#2

PATENTS

### IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

Applicants: Makoto Kobayashi, et al.

Serial No.: unassigned

Art Unit: unassigneds

Filed: herewith

Docket: 12989

For: METHOD AND SYSTEM FOR SHARING

Dated:

January 7, 2000

THE BROWSER

Assistant Commissioner for Patents

Washington, DC 20231

#### CLAIM OF PRIORITY

Sir:

Applicants, in the above-identified application, hereby claim the right of priority in connection with Title 35 U.S.C. §119 and in support thereof, herewith submits a certified copy of Japanese Patent Application No. 11-13394, filed on January 21, 1999.

Respectfully submitted,

Richard L. Catania Registration No. 32,608

Scully, Scott, Murphy & Presser 400 Garden City Plaza Garden City, NY 11530 (516) 742-4343 RLC:vjs

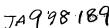
CERTIFICATE OF MAILING BY "EXPRESS MAIL"

"Express Mail" Mailing Label Number: EL089211025US Date of Deposit: January 7, 2000

I hereby certify that this correspondence is being deposited with the United States Postal Service "Express Mail Post Office to Addressee" service under 37 C.F.R. §1.10 on the date indicated above and is addressed to the Assistant Commissioner of Patents and Trademarks, Washington, D.C. 20231.

Dated: January 7, 2000

Anut Hordana ) Janet Giordano





# 日本国特許庁

PATENT OFFICE JAPANESE GOVERNMENT



別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出願年月日 Date of Application:

1999年 1月21日

出 願 番 号 Application Number:

平成11年特許願第013394号

インターナショナル・ビジネス・マシーンズ・コーポレイシ

ョン

1999年 6月11日

特許庁長官 Commissioner, Patent Office 保佐山建門門

#### 特平11-013394

【書類名】 特許願

【整理番号】 JA998189

【あて先】 特許庁長官 殿

【国際特許分類】 G06F 15/00

【発明者】

【住所又は居所】 神奈川県大和市下鶴間1623番地14 日本アイ・ビ

ー・エム株式会社 東京基礎研究所内

【氏名】 小林 真

【発明者】

【住所又は居所】 神奈川県大和市下鶴間1623番地14 日本アイ・ビ

ー・エム株式会社 東京基礎研究所内

【氏名】 篠▲崎▼ 雅英

【発明者】

【住所又は居所】 神奈川県大和市下鶴間1623番地14 日本アイ・ビ

ー・エム株式会社 東京基礎研究所内

【氏名】 坂入 隆

【特許出願人】

【識別番号】 390009531

【住所又は居所】 アメリカ合衆国10504、ニューヨーク州アーモンク

(番地なし)

【氏名又は名称】 インターナショナル・ビジネス・マシーンズ・コーポレ

イション

【代理人】

【識別番号】 100086243

【弁理士】

【氏名又は名称】 坂口 博

【連絡先】 0462-73-3318、3325、3455

【選任した代理人】

【識別番号】 100091568

【弁理士】

【氏名又は名称】 市位 嘉宏

【手数料の表示】

【予納台帳番号】 024154

【納付金額】 21,000円

【提出物件の目録】

【物件名】 明細書 1

【物件名】 図面 1

【物件名】 要約書 1

【包括委任状番号】 9304391

【包括委任状番号】 9304392

【プルーフの要否】 要

#### 【書類名】 明細書

【発明の名称】ブラウザ共有方法及びシステム

#### 【特許請求の範囲】

#### 【請求項1】

サーバと、複数のコンピュータとからなるブラウザ共有システムであって、前記 複数のコンピュータが、ページを閲覧するブラウザと、ページを管理するページ マネジャと、ページマネジャとサーバとの間の通信を行いブラウザを管理するノ ードマネジャとを含み、前記ページマネジャが、自ページの変化を検出し、その 変化をノードマネジャに送信し、ノードマネジャが、前記変化をサーバに送信す るか、若しくは他のコンピュータのページの変化をノードマネジャから受信し、 その変化を自ページに反映させる手段を有する、ブラウザ共有システム。

#### 【請求項2】

前記サーバが、ページを蓄積するキャッシュマネジャと、前記複数のコンピュータとの間のセッション管理をするコミュニケーションマネジャーと、各ページにページを管理するページマネジャを埋め込むエンベッダーとを含む、請求項1記載のシステム。

#### 【請求項3】

前記ページマネジャが、ページコントローラおよびページコミュニケータからなり、ページコントローラが、ページ要素の変化を検出して、該変化をページコミュニケータ経由でノードマネジャに送信するか、またはページコントローラが、他のコンピュータのページの変化をページコミュニケータ経由でノードマネジャから受信し、受け取った変化を自ページの要素に反映させる、請求項1記載のシステム。

#### 【請求項4】

前記ページ要素の変化が、ページの移動の変化、テキストやボタンを含むフォーム要素の値の変化、ページのスクロール位置の変化、またはリモートポインタの操作である、請求項3記載のシステム。

#### 【請求項5】

前記ページマネジャが、ページのフレーム階層構造を解析し、この解析結果に基

づき対応するページマネジャと通信を行う、請求項1記載のシステム。

#### 【請求項6】

前記ノードマネジャが、共有されたブラウザ内のページとは独立の移動しないペ ージ内に常駐し、ページの移動等に伴い、動的に生成・消滅するページマネジャ 間の通信を制御する、請求項1記載のシステム。

#### 【請求項7】

前記ノードマネジャが、ページの遷移ヒストリーを含むページ情報を管理する、 請求項1記載のシステム。

#### 【請求項8】

ページマネジャとノードマネジャは、同一のドメインを持つ Java アプレットと して埋め込まれ、ページマネジャとノードマネジャの間で共有メモリーによるデ ータ通信を行なう、請求項1記載のシステム。

#### 【請求項9】

複数のコンピュータ間においてブラウザ共有を行なうためのサーバであって、

コンピュータからブラウザ共有の信号を受信する手段と、

コンピュータにブラウザ管理を行なうノードマネジャを送信する手段と、

コンピュータからブラウザによるページ閲覧要求を受信する手段と、

前記ページ閲覧要求に従い、ページ管理を行なうページマネージャを埋め込んだ 、要求ページをコンピュータに送信する手段と、

ページマネジャがノードマネジャを介して送信した、ページ変化情報を受信する 手段と、

前記ページ変化情報を他のコンピュータに送信する手段と、

を有する、サーバ。

#### 【請求項10】

ブラウザを複数のコンピュータ間で共有する方法であって、

コンピュータのブラウザ起動に伴い、サーバから、ノードマネジャをコンピュータにロードするステップと、

サーバとノードマネジャとの間で通信を確立するステップと

ノードマネジャが、共有メモリを割り当てるステップと、

ブラウザによるページ閲覧に伴い、サーバにおいて、要求されたページにページ マネジャを埋め込むステップと、

前記共有メモリを介して、ノードマネジャとページマネジャとの間で通信を確立 するステップと、

ページ閲覧に伴う、ページの変化を前記共有メモリを介してノードマネジャに送信するか、または他のコンピュータのページ変化を前記共有メモリを介して、ノードマネジャから受信し、該変化を次ページに反映するステップと、

を有する、ブラウザ共有方法。

#### 【請求項11】

ブラウザを複数のコンピュータ間で共有させるためのプログラムを含む媒体であって、該プログラムが、前記コンピュータに、

サーバとの間で通信を確立する機能と、

共有メモリを割り当てる機能と、

ブラウザによるページ閲覧に伴い、サーバにページ要求を出す機能と、

サーバからページを管理するページマネジャの埋め込まれたページを受信する機 能と、

ページマネジャから受け取ったページ変化を前記共有メモリを介して、サーバに 送信するか、または他のコンピュータのページ変化をサーバから受信し、該変化 をページマネジャに前記共有メモリを介して送信する機能と、

を実現させるプログラムを含む媒体。

# 【発明の詳細な説明】

# 【産業上の利用分野】

本発明は、ブラウザ共有方法及びシステムに関し、特にページ自体にページ内の各要素を制御する機構を埋め込むことにより、ユーザ側でのインストールなどの手間なく、既存のウェブブラウザと既存のウェブページに対して高機能なリアルタイムブラウザ共有を実現する方法およびシステムに関する発明である。

[0002]

#### 【従来の技術】

既存のウェブブラウザを用いて、標準のウェブページをそのままの形式で共有で きる方式に関しては、種々知られている。たとえば特願平9-254997(社 内番号YO9-96-120)などが知られている。しかしながら、このような 従来技術では、すべてのユーザのところで共有化システムのインストールがあら かじめ必要となる。特願平9-254997では、共有のためのデータ交換は、 ブラウザー自身が備えているアプリケーションインターフェイス(具体的にはペ ージの移動の通知イベント、現ページの問い合わせ、およびページの設定機能) 、およびオペレーティングシステムレベルでのインターフェイス(具体的には、 ブラウザーのウィンドウがもつメッセージキューに対するGETおよびSETの機能) 、という2つのインターフェイスを通してブラウザー状態の同期を実現している 。このとき、アプリケーションインターフェイスおよびメッセージキューインタ ーフェイスはいずれもブラウザーアプリケーションプロセスの外側からのみアク セスが可能であり、したがって共有を実現するためのモジュールはブラウザーの 外にあるために、アプレットとして自動ダウンロードができる形式ではなくあら かじめインストールしておく必要がある。またブラウザーが動くOSやウィンドウ システムに依存するので、プラットフォームごとの実装が必要になるという問題 も抱えていた。

[0003]

図1に特願平9-254997における、ブラウザ共有の仕組みを示す。ウェブサーバのページをコラボレーションサーバ上で共有するために、顧客とコールセンター・オペレータにはブラウザ以外に、共有のためのプログラム(WebShare)を予めインストールしておく必要がある。この共有プログラムはブラウザのAPIとイベントをフックして共有を可能にしている。またこのようなプログラムはブラウザーが動くOSやウィンドウシステムに依存するので、プラットフォームごとの実装が必要になる。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】

本発明は上記従来技術の問題点に鑑み発明されたもので、

本発明が解決しようとする課題は、共有を行う制御機構をあらかじめコンピュ

ータにインストールする必要がない、ブラウザ共有方法及びシステムを提供する ことである。

また別の課題は、OSやウィンドウシステムの機能に依存しない、多様なプラットフォームで動作する、ブラウザ共有方法及びシステムを提供することである。

また別の課題は、アプリケーションで要求される高度な共有機能(たとえば顧客がフォームのフィールドに入力することは許すが他のページに移ることを禁止するなど)が可能となるような、ブラウザ共有方法及びシステムを提供することである。

また別の課題は、ブラウザ共有に要するデータの転送量が少なく、家庭などの エンドユーザ環境におけるような、細いバンド幅においても良好なレスポンスが 得られる、リアルタイムのブラウザ共有方法及びシステムを提供することである

#### [0005]

#### 【課題を解決するための手段】

上記課題を解決するために、本発明は以下のように構成される。まず。本来のページを保持するウェブサーバから共有用のページを蓄積するためのコラボレーションサーバ(Collaboration Server)を用意する。コラボレーションサーバ(以下単にサーバと記す)はもとのウェブサーバで動的に生成されるページを共有用に蓄積するキャッシュマネジャ(CachingManager)と、各ユーザマシン上のブラウザを管理するノードマネジャ(NodeManager)間の通信と参加・退出などのセッション管理をするコミュニケーションマネジャー(Communication Manager)と、ウェブサーバ共有を実現する機構(ノードマネジャおよびページマネジャ)をダウンロードするための通常のウェブサーバと、各ページにページを管理するページマネジャを埋め込むエンベッダー(Embedder)からなる。

#### [0006]

共有が行われる複数のユーザマシンは、Java および Script を実行することのできる既存のウェブブラウザと、各ページに埋め込まれたページマネジャ(PageManager)から構成される。ページマネジャは、ページコントローラおよびページコミュニケータの2つの部分からなる。ページコントローラ(PageController)は

、ページ要素の変化を検出して、それをページコミュニケータ経由でほかのマシンに伝え、また他のマシンから受け取ったときには同じ変化を自ページの要素に対して起こさせる機能を持つ。ページの要素の変化とは、ページの移動、フォームの要素となるテキストやボタンの値の変化、ページのスクロール位置の変化、リモートポインタの操作などを指す。ページコミュニケータ(PageCommunicator)は、ノードマネジャとページコントローラの間の通信をつかさどる。ブラウザを管理するノードマネジャは、各ブラウザプロセスごとに用意され、各ページマネジャとサーバとの間の通信をつかさどる。なお上記サーバのハードウェア構成にコラボレーションのための特有なものは存在しない。ユーザマシンとサーバは名前が異なるだけであり、たとえば各ユーザマシンとサーバがまったく同一のハードウェアで構成されていても何ら構わない。

#### [0007]

図2に本発明の全体構成図を示す。コラボレーションサーバはもとのウェブサー バで動的に生成されるページを共有用に蓄積するキャッシュマネジャと、ウェブ サーバ共有を実現する機構をダウンロードするための通常のウェブサーバ(ht t p d ) と、各ユーザマシン上のノードマネジャ間のセッション管理をするコミ ュニケーションマネジャーと、ページマネジャを埋め込むエンベッダーからなる 。複数のコンピュータ(各ユーザマシン)について共有のための機構は、ブラウ ザー(ウェブブラウザ1またはウェブブラウザ2)のプロセスごとに管理するモ ジュール(ノードマネジャ)と各ページごとに管理するモジュール(ページマネジ ャ)の2つのコンポーネントである。ページマネジャは、各ページ内でのページ 要素ごとの状態を監視および変化を検出し、遠隔で対応するページマネジャとの 間で情報を交換して、同じ状態になるように各ページ要素の設定を動的におこな う。またページマネジャは、ネストしたフレーム構造をもつウィンドウでの同期 のために、フレームの階層構造(何番目のネストの何番目の位置)を調べ、これ をIDとして対応するページマネジャと通信を行う。この階層構造情報は、任意の プラウザにおいてクロスフレームセキュリティ機構による制限を受けずに取得で きる。なお図2ではユーザマシンは2台であるが、3台以上も同様にブラウザ共 有が可能である。

[0008]

ブラウザを管理するノードマネジャは、各ページマネジャとサーバとの間の通信 (セッション、同期)を行なう。ノードマネジャは、共有されたウェブウィンドウとは独立の移動しないページ内に常駐し、ページの移動ごとに動的に生成・消滅する ページマネジャ 同士の通信を制御する。また、ヒストリーなどのページにまたがった情報を管理する。ページマネジャとノードマネジャは、同一のドメインを持つ Java アプレットとして埋め込む。これにより、ページマネジャが埋め込まれるもとのページのドメインに関係なく、ページマネジャとノードマネジャの間で共有メモリーによるデータ通信が、任意のブラウザにおいてクロスフレームセキュリティ機構による制限を受けずに行われる。

[0009]

このように構成することにより、既存のHTMLページに、その本来の構造を変えることなく、ページ共有のための機構を、既存ウェブサーバとブラウザーの間で埋め込むことができるので、リアルタイムのウェブブラウザー共有が可能になる。

[0010]

#### 【発明の実施の形態】

以下にブラウザ共有システムの動作を図3のブラウザ内部の動作に基づき詳細に 説明する。

[0011]

#### 1. ノードマネジャの始動

ノードマネジャは、顧客が共有開始となるページでログインしたとき、あるいはページ内に置かれた共有開始ボタンを押すことによって、新しいブラウザウィンドウが開かれ、そこにロードされる。このウィンドウは、ユーザから見て共有されるウィンドウとは独立に存在し、共有セッション中閉じられることはない。このウィンドウには、リモートポインターと通常モードの切り替えを行うためのユーザーインターフェイスなどが表示されている。このノードマネジャとサーバのコンポーネントであるコミュニケーションマネジャとの間で Java のソケットが張られ、共有データが複数のユーザマシン間で交換される準備ができる。さらに、ノードマネジャ・アプレットのクラス変数として、共有メモリーがアロケート

される。この中に、ページマネジャ との間のメッセージのキューが構成される。2. ページマネジャの共有ページへの埋め込み

ページマネジャは、各ページ要素の制御を行うスクリプトから成る ページコントローラ と、メッセージキューを通して ノードマネジャ と通信を行うアプレットで作られた ページコミュニケータ から構成される。サーバのエンベッダモジュールによって、この2つのモジュールが埋め込まれる。実際のコード例としては、HTMLページ内の文字列を読み込みながら、〈BODY〉タグ のでてきたときにその直後に以下のコードを埋め込む。

[0012]

<SCRIPT SRC="http://collabsvr/pagemgr.js"></SCRIPT>

<APPLET CODE="http://collabsvr/pagemgr.class"></APPLET>

[0013]

ページコミュニケータとノードマネジャは同一のドメインを持つので、埋め込まれる側のページのドメインに関係なくセキュリティーにふれずにデータを交換できる。これにより、複数ドメインのページからなるマルチフレームページが共有可能となる。

[0014]

3. ページマネジャによる共有ページ内ページ要素の変化の検出ページコントローラは、以下の要素に対するローカルでの変化の検出をおこない、その変化をリモートで対応するページコントローラに伝えて、ページの同期を実現する。

3-1. ページ移動の同期メカニズム

ページの変化は以下の動作に伴い起こる。

[0015]

- (1) ユーザ操作による、ページ内リンク上でのクリック
- (2) ユーザ操作による、ブラウザーメニューでの操作(Back/Forward ボタンおよび bookmark 選択)
- (3) ページ内の記述による自動ロード(META 構文による指定およびアプレットやスクリプトによる記述)

[0016]

このうち、(1) は次に述べるフォーム要素の変更イベント検出と同様にクリックイベントを検出してそれを伝えることによって同期する。(2) および (3) のケースでは、現在のページ上にある ページコントローラ が移動要求イベントを検出することができないので、新しくロードされたページ内の ページコントローラ が新しい URL を他のノードに伝える。ここで図4にネストしたフレームにおけるページ移動の処理例を示す。図4のステップ1にはブラウザ1および2の初期状態が図示されている。図4では、以下の初期状態(同期状態)が最終状態(同期状態)に遷移するケース(フレームセット2がフレームセット3へジャンプした場合)について図示している。

[0017]

初期状態

FRAMESET [S1]

FRAME [F1]

FRAMESET [S2]

FRAME [F2]

FRAME [F3]

FRAME [F4]

[0018]

最終状態

FRAMESET [S1]

FRAME [F1]

FRAMESET [S3]

FRAME [F5]

FRAME [F6]

[0019]

なおここでS1, S2はフレームセット1、フレームセット2の、F1、F2、F3、F4、F5、F6はそれぞれフレーム1、2、3、4、5、6の略である。フレームセットの移動は、その第一フレームのページ(さらにネストして、第

一要素がやはりフレームセットの場合には、順に下にたどっていく)に含まれるページマネジャによって代行される。

[0020]

図4のステップ2では、フレームセット2がフレームセット3へのジャンプに伴い、フレーム2、3、4のページマネジャがまず破棄され、関連するメッセージ キューが開放される。

[0021]

図4のステップ3では、フレーム5、6がロードされる。関連するメッセージキューが配置され、フレーム5のページマネジャが"フレームセット3をロード"のメッセージを送信する。

[0022]

図4のステップ4では、ブラウザ2のノードマネジャが同一のフレーム階層のメッセージキューへメッセージを配信し、フレーム2のページマネジャがフレームセット2のURLをロードする。そして

同期状態に戻る。

[0023]

3-2. フォーム要素の変更イベント

テキストフィールドやボタンなどのフォーム要素の同期に関しては、その性質に 応じて2通りの方法で変化を検出する。

- (1) ユーザ操作によるイベントを、イベントハンドラーのフックによって検出する
- (2) 変更時に必ずしもイベントを発生しない要素に関して、タイマーによるポー リングによって検出する
- (2) の方法は従来技術であるので説明を省略する。(1)の場合、ボタンなどのフォーム要素に対するユーザの操作はクリックイベントが発生するので、onclickのイベントハンドラーに対して ページコントローラ が自分用のハンドラーをセットすることによって、いわゆるイベントのフックをおこなわせることが可能である。 しかし、一般にボタンなどの要素にはすでにユーザ定義のイベントハンドラが JavaScript や VisualBasic Script によって記述されていることがあり

、この場合イベントハンドラーをページコントローラが単純に置き換えただけでは、もとのハンドラーが処理されず、既存のページがもともとの記述どおりに動作しなくなる。そこでページロード時にもとのハンドラーを書き換えて、フック用のハンドラーに飛ばす行を書き加えるようにする。このようにすることにより、もとのハンドラーに影響を与えずに、ページコントローラがイベントをフックすることが可能となる。

[0024]

3-3. ページのスクロール

スクロール時に発生するイベント (onScroll) をフックすることによって簡単に 検出できるが、ドラッグの場合イベントが発生しつづけて非常にデータ通信量が 多くなってしまうので、タイマーによるポーリングでの位置検出を行う。

[0025]

3-4. リモートポインターの操作

リモートポインタは、 たとえばマイクロソフト社のインターネットエクスプローラの場合、以下のように DIV エレメントとして付加することにより、任意ページに付け加えることができる。ネットスケープ社のネットスケープコミュニケータの場合も同様の手法で行なうことができる。

[0026]

var str = '<DIV style="position:absolute; overflow:none; width=50px heig
ht=50px><IMG src="pointer.gif"></DIV>';

document.body.insertAdjacentHTML("AfterBegin", str);

[0027]

ポインターの移動は、window に対する mouseMove イベントによって対応する位置に DIV を移動させることによって行われる

[0028]

図5に、本発明の方法によりブラウザ共有が行えるようになるまでの処理をフローチャートによって説明する。利用者が共有開始のページでログインしたとき、 あるいはページ内に配置された共有開始ボタンをおすことによって、共有の処理 が開始される。

ステップ510では、新しいブラウザウィンドウを開き、そこにノードマネジ ャをロードする。このノードマネジャのウィンドウは、共有されるブラウザウィ ンドウとは独立に存在し、共有セッション中に閉じられることはないものとする 。このノードマネジャのウィンドウには、リモートポインタと通常モードとの切 り替えを行うユーザインタフェースなどを表示してもよい。ステップ520では 、コラボレーションサーバのコンポーネントであるコミュニケーションマネジャ とノードマネジャとの間をJavaのソケットによって接続する。このソケットを用 いて、共有するための情報をノード間で交換することになる。ステップ530で は、サーバのエンベッドモジュールによって、HTMLページにページマネジャを埋 め込む。ただし、ページマネジャは、各ページ要素の制御を行うスクリプトから なるページコントローラと、メッセージキューを通してノードマネジャと通信を 行うアプレットからなるページコミュニケータから構成される。ページコミュニ ケータとノードマネジャは、同一ドメインであるので、埋め込まれるHTMLページ のドメインに関係なく、セキュリティの問題を避けてデータを交換することがで きる。このことにより、複数のドメインのページからなるマルチフレームページ の共有が可能となる。以上でブラウザ共有が行えるようになるまでの処理は終了 である。

#### [0029]

図6に、本発明の方法によりブラウザ共有が行えるようになった後、利用者のブラウザの操作を共有するための処理をフローチャートによって説明する。ただし、フローチャートで記述する制約のため実際には、イベントが発生したときに、そのイベントに対して設定されているハンドラが起動される場合にも、判断部で代用している。また、ハンドラによらない処理でもタイマを設定することにより、定期的に処理を行っているが、フローチャート上では単なるループで代用している。

ステップ610で、ブラウザがページマネジャを埋め込まれたHTMLページをロードする。次にステップ620で、ノードマネジャのアプレットのクラス変数として、共有メモリを割り当てる。この中にページマネジャとの間のメッセージのキューを作成する。また、onclickのイベントハンドラに対して、ページコント

ローラが自分用のハンドラを設定する。

[0030]

さらに、その他のイベントについても必要に応じて同様の処理を行う。

ステップ630では、終了判定を行なう。共有終了ボタンが押されるなどすると、共有が終了される。ステップ640では、ページ移動判定を行なう。ページの移動は、利用者によるページ内リンクでのクリックによる場合は、現在のページコントローラがクリックのイベントを検出することにより判定する。ブラウザメニューでの操作(戻る、進む、ブックマーク)や、ページ内の記述による(META構文、アプレット、スクリプト)などによって発生する移動は、新しくロードされたページ内のページコントローラがブラウザウィンドウのlocation属性を参照することにより判定する。

[0031]

ステップ642ではページ移動処理を行なう。利用者によるブラウザメニューでの操作及びページ内の記述によるページ移動のときは、新しくロードされたページ内のページコントローラが新しいURLを他のノードに伝える。ステップ644ではページのアンロードを行なう。ページ移動に伴い、ブラウザが現在のページをアンロードする。そしてステップ646では、ページマネジャを終了する。現在のページをアンロードする過程でこのページ上のページマネジャが終了する。このとき、ページマネジャとの間のメッセージのキューを削除し、この共有メモリを解放する。

[0032]

ステップ650ではフォーム判定を行なう。テキストフィールドやボタンなどのフォーム要素の同期については、フォーム要素の性質に応じて2通りの方法で判定する。利用者の操作によるイベントをイベントハンドラをフックすることにより判定する。変更時に必ずしもイベントを発生しない要素の変更は、タイマで定期的に値を確認することにより判定する。ステップ655では、フォーム処理を行なう。利用者の操作がイベントを発生させる種類の操作である場合には、ステップ642のページ移動処理と同様の処理を行う。変更時に必ずしもイベントを発生しない要素の変更の場合には、変更したフォーム要素の値を他のノードに送

信する。処理はその後、ステップ630へ戻る。ステップ660では、スクロール判定を行なう。タイマにより定期的に位置を検出することにより、スクロールの操作を判定する。ステップ665では、スクロール処理を行なう。新しいスクロールの位置を他のノードに送信する。処理はその後、ステップ630へ戻る。ステップ670ではポインタ判定を行なう。ウィンドウに対するmouseMoveイベントにより判定する。ステップ685ではポインタ処理を行なう。新しいポインタの位置を他のノードに送信する。ポインタは、DIVエレメントとして任意のHTMLページに以下のように付加することができる。

[0033]

var str = '<DIV style="position:absolute; overflow:none;
width=50px height=50px><IMG src="pointer.gif"></DIV>';
document.body.insertAdjacentHTML("AfterBegin", str);

[0034]

ポインタの移動は、mouseMoveイベントから得られた位置にDIVを移動することによって行う。処理はその後ステップ630へ戻る。ステップ680では受信判定を行なう。ページコミュニケータがメッセージキューを確認することにより、他のノードからのメッセージの受信があるかどうかを判定する。ステップ685では、受信処理を行なう。受信したメッセージの内容により、適切な処理を行う。利用者によるブラウザメニューでの操作及びページ内の記述によるページ移動を指示するメッセージを受信したときは、ウィンドウのlocationに受信したURLを設定し、同じHTMLページをロードする。フォーム要素の値を変更するメッセージを受信したときは、指定されたようにフォームの要素を変更する。スクロールの位置を変更するメッセージを受信したときは、指定されたようにスクロールの位置を変更する。ポインタの位置を変更するメッセージを受信したときは、指定されたようにポインタの位置を変更する。

[0035]

図7には、本発明において使用されるサーバ、複数のコンピュータ(ユーザマシン)のハードウェア構成の一実施例を示す。システム100は、中央処理装置 (CPU) 1とメモリ4とを含んでいる。CPU1とメモリ4は、バス2を介し

て、補助記憶装置としてのハードディスク装置13(またはMO、CD-ROM 23、DVD等の記憶媒体駆動装置)とIDEコントローラ25を介して接続してある。同様にCPU1とメモリ4は、バス2を介して、補助記憶装置としてのハードディスク装置30(またはMO28、CD-ROM23、DVD等の記憶媒体駆動装置)とSCSIコントローラ27を介して接続してある。フロッピーディスク装置20はフロッピーディスクコントローラ19を介してバス2へ接続されている。

#### [0036]

フロッピーディスク装置20には、フロッピーディスクが挿入され、このフロッピーディスク等やハードディスク装置13(またはMO、CD-ROM、DV D等の記憶媒体)、ROM14には、オペレーティングシステムと協働してCP U等に命令を与え、本発明を実施するためのコンピュータ・プログラムのコード 若しくはデータを記録することができ、メモリ4にロードされることによって実行される。このコンピュータ・プログラムのコードは圧縮し、または、複数に分割して、複数の媒体に記録することもできる。

#### [0037]

システム100は更に、ユーザ・インターフェース・ハードウェアを備え、入力をするためのポインティング・デバイス(マウス、ジョイスティック等)7またはキーボード6や、視覚データをユーザに提示するためのディスプレイ12を有することができる。またパラレルポート16を介してプリンタを接続することや、シリアルポート15を介してモデムを接続することが可能である。このシステム100は、シリアルポート15およびモデムまたは通信アダプタ18(イーサネットやトークンリング・カード)等を介してネットワークに接続し、他のウェブサーバ、他のコンピュータ等と通信を行う。またシリアルポート15若しくはパラレルポート16に、遠隔送受信機器を接続して、赤外線若しくは電波によりデータの送受信を行うことも可能である。

#### [0038]

スピーカ23は、オーディオ・コントローラ21によってD/A(デジタル/アナログ変換)変換された音声信号を、アンプ22を介して受領し、音声として

出力する。また、オーディオ・コントローラ21は、マイクロフォン24から受領した音声情報をA/D(アナログ/デジタル)変換し、システム外部の音声情報をシステムにとり込むことを可能にしている。

[0039]

このように、本発明のサーバ、複数のコンピュータは、通常のパーソナルコンピュータ(PC)やワークステーション、ノートブックPC、パームトップPC、ネットワークコンピュータ、コンピュータを内蔵したテレビ等の各種家電製品、通信機能を有するゲーム機、電話、FAX、携帯電話、PHS、電子手帳、等を含む通信機能有する通信端末、または、これらの組合せによって実施可能であることを容易に理解できるであろう。ただし、これらの構成要素は例示であり、その全ての構成要素が本発明の必須の構成要素となるわけではない。

[0040]

#### 【発明の効果】

本発明により、従来技術では実現できなかった多人数間での高度なリアルタイムのブラウザー共有機能を実現される。さらにページ移動の同期、フォーム要素の入力操作の同期、スクロール操作の同期、遠隔ポインターの同期、アノテーションの同期が可能であり、クライアントマシンには Java およびスクリプトの機能を有する既存のブラウザだけでよい。そして外付けのプログラムやインストールするモジュール・プラグイン等を必要としないので、ユーザ側にインストールの負担をかけない、同期のために必要とするデータ通信量が少ない、ブラウザ共有システムが提供される。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】

従来のブラウザ共有例を示す図である。

【図2】

本発明の全体構成を示す図である。

【図3】

本発明のブラウザ内部の動作を示す図である。

【図4】

ネストしたフレームにおけるページ移動の処理例を示す図である。

#### 【図5】

本発明の方法によりブラウザ共有が行えるようになるまでのフローチャートである。

#### 【図6】

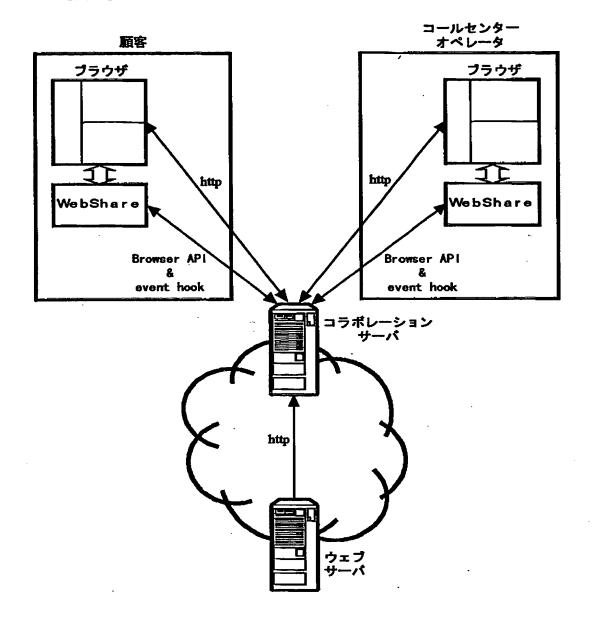
本発明の方法によりブラウザ共有が行えるようになった後、利用者のブラウザの 操作を共有するためのフローチャートである。

#### 【図7】

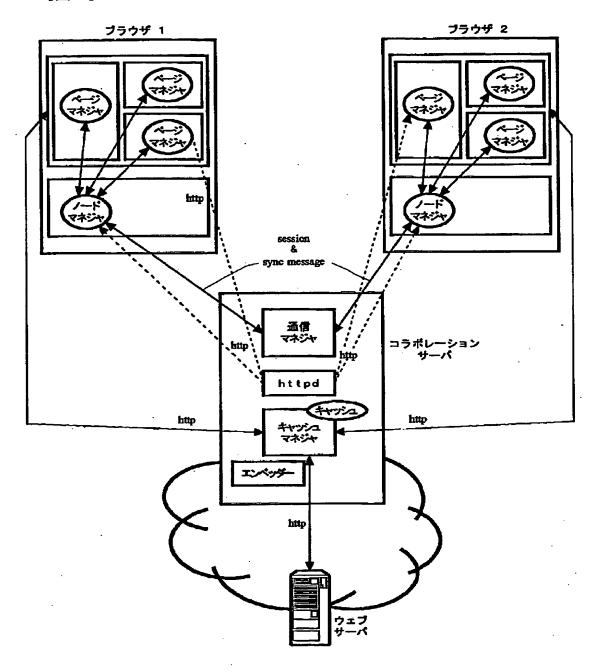
本発明において使用されるサーバ、複数のコンピュータのハードウェア構成例を 示す図である。

【書類名】 図面

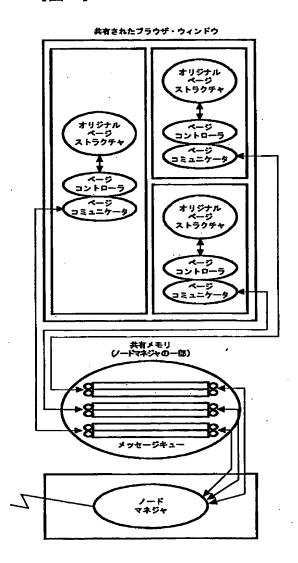
【図1】



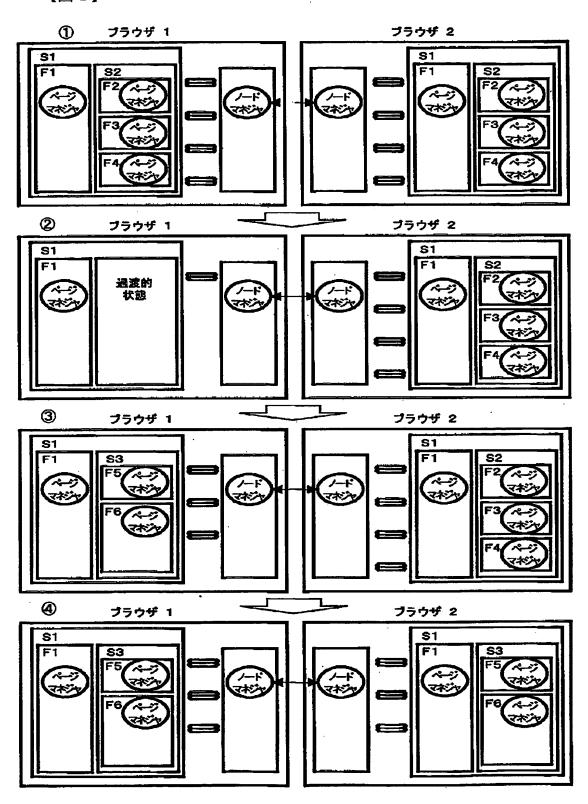
【図2】



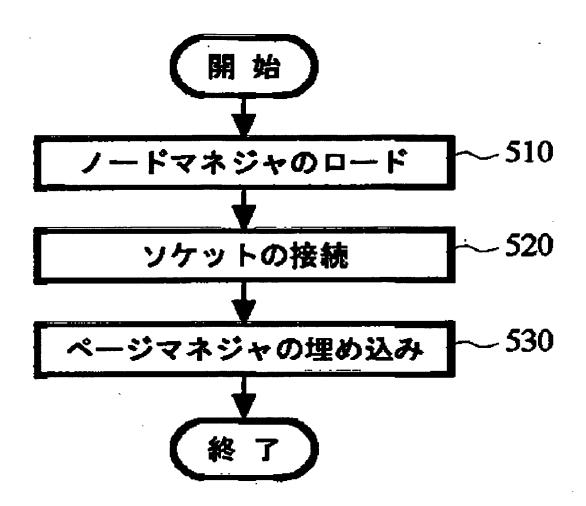
## 【図3】



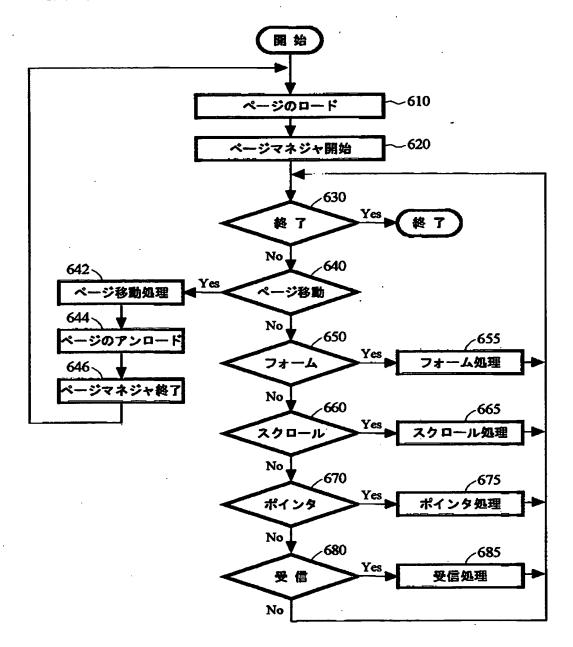
#### 【図4】



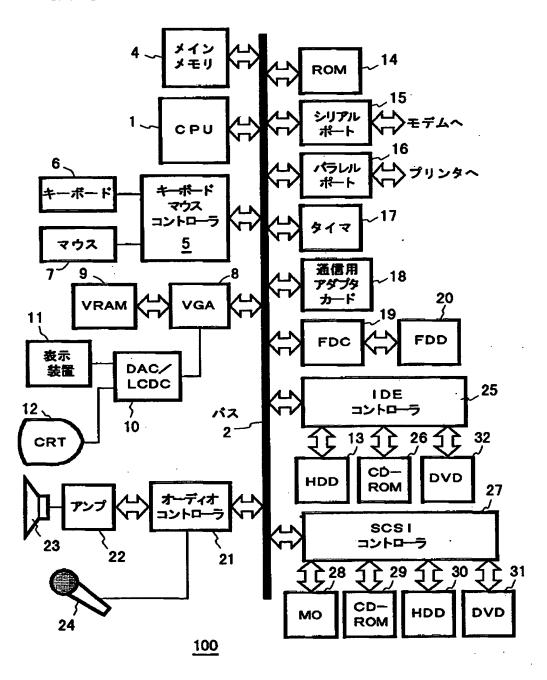
【図5】



【図6】



【図7】



#### 【書類名】 要約書

#### 【要約】

【課題】共有を行う制御機構をあらかじめコンピュータにインストールする必要 がない、ブラウザ共有方法及びシステムを提供することである。

【解決手段】本来のページを保持するウェブサーバから共有用のページを蓄積す るためのコラボレーションサーバを用意する。コラボレーションサーバはもとの ウェブサーバで動的に生成されるページを共有用に蓄積するキャッシュマネジャ と、各ユーザマシン上のブラウザを管理するノードマネジャ間の通信と参加・退 出などのセッション管理をするコミュニケーションマネジャーと、ウェブサーバ 共有を実現する機構をダウンロードするための通常のウェブサーバと、各ページ にページを管理するページマネジャを埋め込むエンベッダーからなる。共有が行 われる複数のユーザマシンは、Java および Script を実行することのできる既 存のウェブブラウザと、各ページに埋め込まれたページマネジャから構成される 。ページマネジャは、ページコントローラおよびページコミュニケータの2つの 部分からなる。ページコントローラは、ページ要素の変化を検出して、それをペ ージコミュニケータ経由でほかのマシンに伝え、また他のマシンから受け取った ときには同じ変化を自ページの要素に対して起こさせる機能を持つ。ページコミ ュニケータは、ノードマネジャとページコントローラの間の通信をつかさどる。 ブラウザを管理するノードマネジャは、各ブラウザプロセスごとに用意され、各 ページマネジャとサーバとの間の通信をつかさどる。

#### 【選択図】 図2

## 認定。付加情報

特許出願の番号

平成11年 特許願 第013394号

受付番号

59900050000

書類名

特許願

担当官

第七担当上席 0096

作成日

平成11年 1月25日

<認定情報・付加情報>

【提出日】

平成11年 1月21日

#### 出願人履歴情報

識別番号

[390009531]

1. 変更年月日 1990年10月24日

[変更理由]

新規登録

住 所

アメリカ合衆国10504、ニューヨーク州 アーモンク (

番地なし)

氏 名

インターナショナル・ビジネス・マシーンズ・コーポレイショ

ン